SYSTEM AND METHOD FOR DECENTRALIZED AUTHENTICATION OF SERVER

Publication number: JP2000311138

Publication date: 2000-11-07

Inventor: YAMAGUCHI TAKAHIRO
Applicant: NIPPON ELECTRIC CO

Classification:

- international:

G06F21/20; G06F13/00; G06F15/00; H04L9/32; G06F21/20; G06F13/00; G06F15/00; H04L9/32; (IPC1-

7): G06F15/00: G06F13/00: H04L9/32

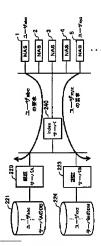
- European:

Application number: JP19990122966 19990428
Priority number(s): JP19990122966 19990428

Report a data error here

Abstract of JP2000311138

PROBLEM TO BE SOLVED: To facilitate authentication even when the number of registered users increases by allowing an index server to retrieve the index of an authentication request and determine one of a plurality of authentication servers, and making the determined authentication server to authenticate the authentication request. SOLUTION: The index server 240 is connected to a network and receives user authentication requests from network access servers 1, 2, 3, 4, and 5. Authentication servers 220 and 223 are connected to the index server 240 and the index server 240 determines an authentication server to perform authentication between the authentication servers 220 and 223. Then the authentication requests received from the network access servers 1, 2, 3, 4, and 5 are transferred to the determined authentication server. Consequently, the authentication can be facilitated even when the number of registered users increases.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-311138 (P2000-311138A)

(43)公開日 平成12年11月7日(2000.11.7)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G06F	15/00	3 3 0	G06F 15/00	330A 5B085
	13/00	3 5 1	13/00	351Z 5B089
H04L	9/32		H04L 9/00	675D 5J104

審査請求 有 請求項の数13 OL (全 10 頁)

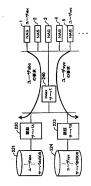
(21)出職番号	特顧平11-122966	(71)出職人 000004237
		日本電気株式会社
(22)出廣日	平成11年4月28日(1999.4.28)	東京都港区芝五丁目7番1号
(may primary)	, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	(72)発明者 山口 恭弘 東京都港区芝五丁目 7 番 1 号 日本電気株
		式会社内
		(74)代理人 100104400
		弁理士 浅野 雄一郎
		Fターム(参考) 5B085 AE23 BG07
		5B089 GA11 JB22 KA05 KB06 KC44
		KH03
		5J104 AA07 KA01 WA00 WA02 PA07

(54) 【発明の名称】 サーバの分散認証システム及び方法

(57) 【要約】

【課題】 登録ユーザ数の増加に対しも認証が容易にでき、データベースの増大を抑制でき、且つユーザ情報の変更に対して処理時間を短縮する。

【解決手段】 認証要求に対して認証を行うサーバの分散認証システムに、分散して認証を行う複数の認証サーバ220、221、223、224と、認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサーバ240とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 認証要求に対して認証を行うサーバの分 数認証システムにおいて、

分散して認証を行う複数の認証サーバと、

前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証 サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに 前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサー バとを備えることを特徴とするサーバの分散認証システ ム。

【請求項2】 複数の前記認証サーバの各々はデータベ ースを有し、前記データベースは、認証に用いる全ての 認証データを前記認証サーバの分散数に応じて複数のグ ループに分割した分割認証データを有することを特徴と する、請求項1に記載のサーバの分散認証システム。

[請求項 3] 権数の前記データベースに認起データを 相互に重ねて持たせることにより、前記データベースの 認証サーバに認証要求が有った場合、前記インデックス サーバが連続して同一の認証サーバを決定するのを回避 することを特徴とする、請求項2に記載のサーバの分散 認証システノム。

[請求項4] さらに、データ管理サーバを設け、前記 データ管理サーバは全ての前記器証データを管理し、前 記器証データに変更があると、前記データベースの分割 認証データを更新することを特徴とする、請求項2に記 載のサーバの分散器証システム。

[請求項5] 前記データ管理サーバは、前記段証要求 のインデックスと同一のインデックスが付された全ての 前記段証デーをシートし、ソートの順番に従って全て の前記段証データを複数のグループに分割して管理する ことを特徴にする、請求項2に記載のサーバの分散認証 システム、

【請求項6】 前記インデックスサー/(はインデックス ファイルを有し、前記インデックスファイルは全ての ンデックスを前記認証サーバの分散数に応じて複数のグ ループに分割して管理し、前記認証要求のインデックス がどこの前記グループに属するかを検索して認証サーバ だ決定するように管理することを可能にすることを特徴 とする、請求項1に記載のサーバの分散認証システム。 【請求項7】 前記インデックスフィルに全てのイン デックスをソートし、ソートの順番に従って協全でのインデックスを複数のグループに分割し管理することを 特徴とする、請求項6に記載のサーバの分散認証システム。

[請求項8] さらに、データ管理サーバを設け、前記 データ管理サーバは全ての前記インデックスを管理し、 前記インデックスに変更があると、グループ毎に前記イ ンデックスファイルを更新することを特徴とする、請求 項6に記載のサーバの分数認証システム。

【請求項9】 前記認証サーバは認証結果を返却するとき、前記認証サーバのIPアドレスを前記インデックス

サーバの I P アドレスに変換して発信元のアドレスとすることを特徴とする、請求項 1 に記載のサーバの分散認証システム。

【請求項10】 前記インデックスサーバは、既証要求 に対して検索の結果、複数の前記サーバから1つを決定 できない場合、要求不適合の応答を行うことを特徴とす る、請求項1に記載のサーバの分散版師システム、

【翻球項 1.1】 前記インデックスサーバは、認証要求 に対して検索の結果、複数の前記認証サーバから1つを 決定できない場合、特定の認証サーバに前記認証要求を 転送して前記特定認証サーバから要求不適合の応答を行 うようにすることを特徴とする、請求項1に記載のサー バの分数配配イステム。

【請求項12】 認証要求に対して認証を行うサーバの 分散認証システムにおいて、

分散して認証を行う複数の認証サーバと、

複数の前記認証サーバの認証に用いる全ての認証データ を前記認証サーバの分散数に応じて複数のグループに分 割した分割認証データを有する複数のデータペースと、 前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証 サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに 前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサー バと、

全てのインデックスを前記認証サーバの分散数に応じて 複数のグループに分割して保持し、且つ前記インデック スサーバにより前記認証要求のインデックスがどこの前 記グループに属するかを検索し認証サーバを決定するた めのインデックスファイルと、

全ての前記認証データを管理し前記認証データに変更が あると、前記データベースの分割認証データを更新し、 且つ前記インデックスファイルのインデックスを変更す る前記データ管理サーバとを備えることを特徴とするサ ーバの分散認証システム。

【請求項13】 認証要求に対して認証を行うサーバの 分散認証方法において、複数の認証サーバに分散して認 証を行う工程と、

前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証 サーバいら 1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに より前記認証要求の認証を行う工程とを備えることを特 徴とするサーバの分散認証方法。

【発明の詳細な説明】

[0 0 0 1]

【産業上の利用分野】本発明はサーバの認証システムに 関する。特に、本発明は、極めて多数のユーザをかかえ るネットワークで認証要求を短時間に処理するサーバの 分散認証システム及び方法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、認証を行う認証サーバは、複数の アクセスポイントを持つネットワークに対し、ユーザが どのアクセスポイントからアクセスしてもユーザの正当 性を確認できるようにするために導入されたものである。そのため、1台の認証サーバでネットワークにおける全てのユーザの情報が管理されている。また、実用に耐え得るサーバの応答時間はせいぜい1~2秒程度と非常に短い。

【0003】ネットワークに登録されるユーザが増加すると、この応答時間は2つの点で問題を抱えることになる。1つは日末なユーザデータのデータベースから特定のユーザの慇貶データを検索するのに要する時間が大きくなる点であり、1つは複数のユーザからの慇証要求を同時に受ける頻度が高くなり、慇証サーバの食荷が増大する可能性があり慇証するのに要する時間が大きくなる占である。

【0004】前者の点を避けるために高速コンピュータを導入する必要がある。しかし、この導入により検索の時間が短縮できるが、登録ユーザの著しい増加に対しては、この導入にも限界があるという問題がある。また、後者の点を避けるために、複数の認証サーバを設置し、ネットワークアクセスサーバ(NAS)4年登録が行われる認証サーバを振り分けて複数ユーザの同時要求の頻度を下げる方法が考えられる。この方法について以下に助明を行う。

[0005] 図10は従来のサーバの認証システムを示す図である。本図に示すように、複数のネットワークアクセスサーバ(NAS)71は認証サーバA73に対してユーザの正当性を確認する認証要求を行い、また、複数のネットワークアクセスサーバ72は認証サーバB74に対して設証要求を行う、認証サーバB74は全認証データベース776有する、認証サーバB74は全認証データベース77を有する、認証サーバB740どちらにアクセスしても認証できように、全認証テーダベース776777、770名々では全登録ユーザを検索対象として作成した同一のファイルが管理されを

[0006]全認証データベース76、77はデータベース管理サーバ75によって管理される。データベース管理サーバ75にはデータベースが設けられ、データベース管理サーバ75のデータベースはユーザ情報に関するファイルを管理する。そして、ユーザ情報の変更に伴ってデータベース管理サーバ75におけるデータベーストのファイルが更新される。

[0007]データベース管理サーバ75のデータベースと、認証ベースA73の全認証データベース76及び 認証ベースB74の全認証データベース77との内容を 一致させる必要がある。この場合、認証ベースA73の 会認証データベース76及び認証ベースB74の全認証 データベース77はデータベース管理サーバ75のデー タベースカウ更新されたファイルを転送して買い更新さ れる。

【0008】 このように、ユーザのアクセスは認証サー

バA 73 と、N雑数サーバ74 に分散されるので、同時要 求の頻度を低下して軽延の時間を短縮できる。しかしな がら、上記サーバの繋延システムでは、同一の全線配デ ータベース 76、77が重ねて設置される。さらに、登 鍵ユーザ数が著しく増加するつれて、設置数の増加と共 にデータベース当たりのファイルサイズト阻留的に増大 し、コストが増大するという問題がある。

[0009] また、ユーザ情報の変更に伴って、複数の 全認証データベース76、77が更新されなければなら ない。このため、逆に、更新の処理に要する時間が大き くなるという問題がある。認証要求があったときに、更 新処理を行っていると、応答時間が長くなるためであ 本

[0010]

【条明が解決しょうとする問題】したがって、本発明は 上記問題点に鑑みて、登録ユーザ数の増加に対しも認証 が容易にでき、データベースの増大を抑制でき、且つユ ーザ情報の変更に対して処理時間を短縮できるサーバの 分散認証システム及び方法を提供することを目的とす る。

[0011]

「課題を解決するための手段」 本発明は前記問題点を解決 決するために、認証要求に対して認証を行う神気の 散弦証システムにおいて、分散して認証を行う複数の認 証サーバと、前記認証要求のインデックスを検索して検 数の前記認証サーバに前記認証要求の認証を行わせるためのイン デックスサーバとを備えることを特徴とするサーバシー 教認証システムを提供する。この手段により、インデックスサーバを提供する。この手段により、インデックスサーバの導入により認証要求の分散が実現でき、分 地加に対して認証が容易になった。認証を参易にするための改造は小規模であり、ユーザ情報の変更に対してファイルを減失りなくできる。

[0012] 好ましくは、複数の前に認証サーバの各々はデータベースを有し、前記データベースは、認証に用いる全での認証アータを制む起サーバの分数数に応じて複数のグループに分割した分割認証データを有する。の手段により、データベースのファイル数は認証サーバに必要なサイズになるので、登録ユーザ数の増加に対してデータベースの増大を抑制することが可能になった。

[0013] 好ましくは、複数の前記データベースに窓 証データを相互に重ねて持たせることにより、前記デー タベースの設証サーバに認証要求が有った場合、前記イ ンデックスサーバが連続して同一の認正サーバを決定す のを回避する。この手段により、同一の認証サーバの 決定が回避され同時認証も回避されるので、登録ユーザ 数の増加に対して認証サーバの負荷を軽減できる。好ま しくは、さらに、データ管理サーバを設け、前記データ 管理サーバは全ての前記隊胚データを管理し、前記隊胚 データに変更があると、前記データベースの分割隊胚 タタ更新し、前記隊胚要状のインデックスと同一のイ ンデックスが付された全ての前記隊胚データをソート し、ソートの順番に従って全ての前記隊胚データを複数 のグループに分割する。この手段により、データベース 毎に整理されたファイルで更新が行われるので、ユーザ 情報の変更に対して更新ファイルの転送時間を軽減でき る。

(0014) 好ましくは、前記インデックスサーバはインデックスファイルを有し、前記インデックスファイルは全てのインデックスを前記配証サーバの分散数に応じて複数のグループに分割され、前記配証要取のインデッスがどの前配だゲーブに乗するかを検索して認証サーバが決定され、全てのインデックスを埋まいのグループに分割する。このように、インデックスサーバには単純な処理を行わせて負荷を軽くして、全ての認証要求を受け付けてせる。

[0015] 好ましくは、さらに、データ管理サーバを 設け、前記データ管理サーバは全ての前記インデックス を管理し、前記インデックスに変更があると、グループ 毎に前記インデックスファイルを更新する。この手段に より、インデックスファイルがグループ毎に更新される ので、更新にかかる時間を振徹できる。

[0016] 好ましくは、前記瑟証サーバは我証権果を 認知するとき、前記認証サーバの1 Pアドレスを前記インデックスサーバの1 Pアドレスに変換して発情元のア ドレスとする。この手段により、全ての応答が、分散した認証サーバからではなく、インデックスサーバから返 却されるようにみせることができる。このため、ユーザ に接頭原を与えないようにできる。

[0017] 好ましくは、前記インデックスサーバは、認証要求に対して検索の結果、複数の前記サーバから を決定できない場合、要求不適合の応答を行う。この 手段により、インデックスサーバで転送先の無い認証要 求が処理される。好ましくは、前記インデックスサーバ は、認証要求に対して検索の結果、複数の前記認証サーバから1つを決定できない場合、特定の認証サーバい時要求を転送して前記特定認証サーバの毎要求不適 合の応答を行うようにする。この手段により、特定の認 むサーバで、転送先の無い認定要求が処理される。

[0018] さらに、本発明は認証要求に対して認証を 行うサーバの分散認証システムにおいて、分散して認証 を行う複数の認証サーバと、複数の前記認証サーバの対散数 証に用いる全での認証データを前記認証サーバの分散数 に応じて複数のグループに分割した分割認証データを有 する複数のデータベースと、前記認証要求のインデック スを検索して複数の前記認証サーバから1つを決定し損 分決定した前記認証サーバにから1つを決定し損 せるためのインデックスサーバと、全てのインデックス を前記段配サーバの分散数に応じて複数のグループに分 割して保持し、且つ前記インデックスサーバにより前記 認証要求のインデックスかどこの前記グループに属する かを検索し駆肛サーバを決定するためのインデックスフ ァイルと、全ての前記移証データを管理し前記配証データ に変更があると、前記データペースの分別認証データ を更新し、且つ前記インデックスファイルのインデック スを変更する前記データ管理サーバとを備えることを特 徴とするサーバの分散返歴・ステムを提供する。

[0019] この手段により、上記発明と同様に、認証 に対して素早い応答が可能になり、応答を早くするため の改造は小規模であり、ユーザ情報の変更に対してファ イル転送を少なくできる。

[0020] さらに、本発明は、膝胚要求に対して膝胚を行うサーバの分散膝匠方法において、横数の膝趾を行う工程と、前起膝趾要球のサーバに分散して膝趾を行う工程と、前起膝趾要求のサックスを検索して複数の前記膝趾サーバにより前記膝趾要求の窓壁を行う工程とを備えることを特徴とするサーバの分散膝趾方法を提供する。この手段により、上記発明と同様に、膝趾に対して素早い応答が可能にすり、応答を早くするための改造は小規模であり、ユーザ情報の変更に対してアイバル転送を少なくできる。

[0021]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て図面を参照して説明する。図1は本発明に係るサーバ の分散認証システムの概略構成例を示すブロック図であ る。本図に示すように、サーバの分散認証システムにお いて、ネットワークに複数のネットワークアクセスサー バ(NAS) 1、2、3、4、5が接続され、ネットワ ークアクセスサーバ1、2、3、4、5の各々はユーザ からのアクセス要求を受け、ユーザの認証の可否を問う ために認証要求を送出する。ネットワークにはインデッ クス(Index)サーバ240が接続され、インデッ クスサーバ240は複数のネットワークアクセスサーバ 1、2、3、4、5からユーザの認証要求を受け取る。 【0022】インデックスサーバ240には分散された 認証サーバA220、認証サーバB223が接続され、 インデックスサーバ240は、分散された認証サーバA 220、惣証サーバB223のうち認証を行わせる認証 サーバを決定し、決定した認証サーバにネットワークア クセスサーバ1、2、3、4、5から受け取った認証要 求を転送する。このように、インデックスサーバ240 は、ユーザがどの認証サーバにおいて認証されるべきか を判断して、適切な認証サーバに認証要求を転送するた めに設けられる。

【0023】また、分散された認証サーバA220、認証サーバB223の各々には認証サーバのデータベース (DB) 221、認証サーバのデータベース (DB) 2 24がそれぞれ設けられる。認証サーバA220のデータベース (DB) 221、認証サーバB223のデータベース (DB) 224の各々には全登録ユーザが2つに けけられた1つのグループに関する登録ユーザの認証情報のファイルが管理されている。

【0024】 一例として、データベース221にはユーザ a b c の認証情報を含むファイルが管理され、データベース231はユーザメッ2の認証情報を含むファイルが管理されているとする。ユーザa b c からネットワークアクセスサーバ1にアクセス要求があると、インデックスサーバ240は設証サーバA220に認証要求を転送する。ユーザメッ2からネットワークアクセスサーバ5にアクセス要求があると、インデックスサーバ240は設証サーバB223に設証要求を転送する。

【0025】このようにして、認証要求は、インデック スサーバ240によって受け取られ、分散された認証サーバA220、認証サーバB223のうち適切な方に転送されるので、認証サーバA220、認証サーバB22 3の各々は同時に認証要求を受ける頻度が低下し応答時間が短縮することにをある。また、ユーザの認証情報のファイルはデータベース221、224に分けて管理されるので、登録ユーザ数の増加に応じてデータファイルのサイズが増大するのを抑制することができるようになった。

[0026] また、ユーザの認証情報のファイルに関する更新も、データベース221、224のうちユーザ情報の変更が生じた方について行えばよいので、更新処理のためのファイル転送の時間を短くできるようになった。

[0027] 図2は図1におけるサーバの分散駅配シス 大の具体例を説明する図である。本図に示すように、 サーバの分散器証システムにはデータ管理サーバ210 が設けられ、データ管理サーバ210はネットワークの 全替録ユーザのデータを管理・バ210はネットワークの では、1000度にデータベースに変換、作成し、且つ各登録 ユーザの認証データベースに変換、作成し、且つ各登録 ユーザの認証データがどの設証サーバにあるかを示すイ メデックスファイルを作成するデータベース作機嫌能部 211と、作成したデータベースを認証サーバに転送する機能部212と、インデックスファイルを4後述するイ ンデックスサーバ240のインデックスファイル241 に転送するインデックス基送機能部213とを具備す

【0028】さらに、ネットワークに接続されるインデックスサーバ240はインデックスアイル241を保持し、且つネットワークアクセスサーバ25からの認証を受け付ける要求受付機能部242と、インデックスファイル241から認証要求の転送先を探すサーバ検索機能部243と、探した協送れに認証要求を送る要求転送機能部244とを具備する。

【0029】また、分散した認証サーバA220、認証

サーバB 2 2 3 は基本的にR A D I U S プロトコルに従う温常のR A D I U S サーバであり、既証結果を適切する場合に、応客パケットの自分のI P (I n t e r n e t P r o t o c o l) アドレスをインデックスサーバ 2 4 0 の I P に書き換える機能部 2 2 2 5 をそれ ぞれ寄する なお、既証サーバA 2 2 0、既証サーバAのデータベース (D B) 2 2 1、認証サーバBのデータベース (D B) 2 2 1、認証サーバBのデータベース 2 4 を有する。

【0030】図3は図2のデータ管理サーバ210の例 を説明する図である。データ管理サーバ210のデータ ベース作成機能部211においてデータベースを作成す るときには、本図に示すように、全登録ユーザのデータ 3 1 はユーザ名をインデックスとして昇順に、例えば、 インデックスaaa、aab、…、mzz、naa、 ···、zzzのように、ソートされ、2つの登録ユーザの 認証データ32Aと32Bとに、例えば、インデックス のaaa、…、mzz認証データと、インデックスのn aa、…、zzz認証データとのように、ソートの順番 に分割される。分割されたインデックスaaa~mzz の登録ユーザの認証データ32A、分割されたnaa~ zzzのユーザの認証データ32Bは、データ管理サー バ210の認証データベース211A、認証データベー ス211Bでそれぞれ管理される。なお、登録ユーザの 認証データ32A、32BはBSD UNIXのdbm 形式のファイルに変換される。

【0031】図4は図2のインデックスファイル241の構成物を示す図である。本図に示すように、第17紀 繁証サーバA220の情報を表す。第1列41は野サーバA220のデータペース221のソート順で無頭に くるユーザ名のインデックスを表す。第2列42はソート順で未配にくるユーザ名のインデックスを表す。第3列43は球世ーバA20日本を表す。第3列43は球世ーバA220自体を表す。

[0032] 第2行は認証サーバB223の情報を表 5。第1列41は認証サーバB223のデータベース2 24のソート順で先願にくるユーザ名のインデックスを表 表す。第2列42はソート順で未尾にくるユーザ名のインデックスを表す。第3列43は認証サーバB223の 第1行が認証サーバA220の情報を表す。第1列41 は認証サーバA220のデータベース221のソート順 で先願にくるユーザ名のインデックスを表す。第2列4 2はソート順で未履にくるユーザ名のインデックスを表す。第3列4 3は、第3列43は認証サーバA220自体を表す。第3列4

【0033】なお、ユーザ情報の変更があると、データ管理サーバ210は認証サーバA220、認証サーバA221、224と、インデックスサーバ240のインデックスファイル241とを更新する。

【0034】図5はユーザの認証要求の処理例を説明するフローチャートである。本図に示すように;ステップ

S 1において、ネットワークアクセスサーバ2 5からイ ンデックスサーバ2 4 0 現てにユーザ a b c の 酸延要求 (2 6 1) のパケットが送出される。ステップ5 2 にお いて、インデックスサーバ2 4 0 の要求受付機能節2 4 2 がネットワークアクセスサーバ2 5 の 隊証要求 (2 6 1) を 要別付ける。

【0035】ステップ53において、サーバ検索機能能 243は、受け付けられた認証要求に基づいて、インデックスファイル241に対して認証サーバの検索を行 う。すなわち、サーバ検索機能部243では、送出して きたパケットがユーザabcの認証要求を求めるもので あることを知り、ユーザabcのインデックスファイル 241の第1行第1列(41:図4参照) aaaから第 1行第2列(42) mz zの間にあることからユーザ bcの認証情報が存在し得るのは認証サーバA220

【0036】ステップS4において、要求転送機能部244は検索された閉証サーバA22の比較延要が、2620のパケットを転送する。ステップS5において、 駆赶サーバA22のはこの路距离水の認証を行い、配互結果をネットワークアクセスサーバ25に直接返却する。 この際、認証サーバA22のはアドレス変換機能能22を使って発信元の1Pアドレスをインデックスサーバ 24001Pアドレスに書き換える。認証結果の返却時にユーザに違和服金を与えないためである。

(43) であることを知る。

【0037】図6はユーザの認証要求について別の処理 例を説明するフローチャートである。本図に示すよう に:ステップ511において、ネットワークアクセスサ ーパ25からインデックスサーバ240粒でにユーザ× ソェの認証要% (271)のパケットが送出れる。ス テップ512において、インデックスサーバ240の要 求受付機能能242がネットワークアクセスサーバ25 の認証要数(271)を分け付ける。

[0038] ステップS 13 において、サーバ検索機能 部2 43 はインデックスファイル2 4 におけして認証サーバの検索を行う。すなわち、サーバ検索機能部243 では、送出してきたパケットがユーザ×yzの認証要求 を求めるものであることを知り、ユーザ×yzのインデ ックスファイル241の第1行に合致せず、第2行第1 列(41;図4参照) naaから第2行第2列(42) zzzの間にあることからユーザ×yzの設証情報が存 在し得るのは認証サーバB223(43)であることを 知る。

[0039] ステップ514において、要求能送機能部244は検索された認証サーバB223に認証要求(272)のパケットを転送する。ステップ515において、認証サーバB223はこの認証要求の認証を行い、認証性無差ネットワークアクセスサーバ25に直接返却を3620所に第23はアドレス変換機能部225を使って発情元の1Pアドレスをインテックス

サーバ240のIPアドレスに書き換える。前述と同様 に、認証結果の返却時にユーザに違和感を与えないため である。

【0040】図フはユーザの移胚要求について、さらに、別の処理例を説明するフローチャートである。本図に示すように、ステップ521において、ネットワークアクセスサーバ25からインデックスサーバ240宛で、エーザ123の窓紅要求(281)のパケットが送出される。ステップ521において、インデックスサーバ240の要求受付機能と242がネットワークアクセスサーバ2500駆逐要次(281)を受け付ける。

[0041] ステップ523において、サーバ検案機能 部243によるインデックスファイル241により認証 サーバの検索が行われる。ステップ524において、す なわち、サーバ検索機能部243では、送出してきたパ ケットがユーザ123の短距要求を求めるものであるこ とを知り、ユーザ123のインデックスファイル241 の第1行、第2行に合致せず、合致するものが無い場合 には、分散した各起証サーバA21、認証サーバB2 31に認証要求を行うことが不適合(NG)であるとの 検索結果を行う。

【0042】ステップS25において、この場合、サー (検索機能節243では異常応答機能節245に認証要 求(282) が転送される。ステップS26において、 異常広着機能節245からネットワークアクセスサーバ 25に不適合(NG)の結果(283)が返却される。 なお、ネットワークアクセスサーバ25はいずれの場合 もインテックスサーバ240に対して認証要求を送るが、実際にはその返答が返ってくる先はかご認証要求 の中のユーザ名によって異なる。しかし、ネットワーク アクセスサーバ25にとうて全ての応答はインデックス サーバ240から返ってくるように見える。ユーザに連 和感を与えないためである。

【0043】図8は図2のサーバの分散認証システムを拡張した例を示す図である。本図には、4台の分散した 窓証サーバ 日223、認証サーバ 日226、認証サーバ 日226、認証サーバ 日226、認正サーバ 日226、図9は図8のインデックスファイル2410歳の例を示す図である。本図に示すように、インデックスファイル241は、図4と同じフォーマットで行数を増やす。

【0044】なお、認証データベースの一部あるいは全 部を複数の認証サーバに持たせることができる。図9に 示す劇では、整理ユーザョ a a から登録ユーザ c c c ま では認証サーバA 2 2 0 及び移証サーバB 2 2 3 の双方 で認証を受けることができるようにする。この場合、イ ンデックスサーバ2 4 0 に転送先制機能能2 4 5 年 加 仁 下部パ、転送先制機能能2 4 5 年 地 があるとき、より最近転送していないた転送させ る、つまり、選帳と「同一の認証サーバに認証要求を転 る、つまり、選帳と「同一の認証サーバに認証要求を転 **送しないようにするためである。これにより同時駅が要** 求に対してきめ細かい制御を行なうことが可能になる。 例えば、ユーザmmmの駅が要求は駅駅サーバB223 に転送されるが、ユーザabcの繋缸要求は繋缸サーバ A220でも認証サーバB223でも要求を受けること ができる。しかし、認証サーバB223には前の要求を 送ったばかりなので、ユーザabcの認証要求は、認証 サーバA220に転送される。

【0045】また、転送先の無い要求をインデックスサ 一パ240自身に処理させずに、特定の認証サーバに転 送させることもできる。このため、図9の最下行を第1 列、第2列とも空欄にし、転送先を、例えば、認証サー バA220にし、これを転送先が無い場合と定義する。 とのようにして、この空欄は、認証サーバA220での 異常ロギングなどに役立てることができる。

[0046]

からである。

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 第1の効果として、認証要求に対する素早い応答が期待 できる。その理由は、認証サーバを複数設置することに より、認証の負荷を分散させることができるからであ る。また、登録ユーザ数の増大に対してデータベースの 増大を抑制でき、データベースでの認証時間が短くなる

【0047】第2の効果として、ファイル転送のコスト を抑制することができる。その理由は、認証データベー スを分割して、必要なサーバに分割ファイルのみを送る ことができるからである。第3の効果として、従来の認 証システムに対して認証の分散のために加える使用の改

【0048】その理由は、インデックスサーバを認証サ ーバとみなして認証要求を送ることができ、ネットワー クアグセスサーバ側からは複数の認証サーバを意識した くてすむからである。上述のように、インデックスサー バは全ての認証要求を受け付けることになるが、インデ ックスファイルを判断して認証サーバを決めるだけなの で、その負荷は高くならないことにある。

【図面の簡単な説明】

造量が小さくてすむことにある。

【図1】本発明に係るサーバの分散認証システムの概略 構成例を示すブロック図である。

【図2】図1におけるサーバの分散認証システムの具体

例を脱明する図である。

【図3】図2のデータ管理サーバ210の例を説明する

【図4】図2のインデックスファイル241の構成例を 示す図である。

【図5】ユーザの認証要求の処理例を説明するフローチ ャートである。

【図6】ユーザの認証要求について別の処理例を説明す るフローチャートである。

【図7】ユーザの認証要求について、さらに、別の処理 例を説明するフローチャートである。

【図8】図2のサーバの分散認証システムを拡張した例 を示す図である。

【図9】図8のインデックスファイル241の構成例を 示す図である。

【図10】従来のサーバの認証システムを示す図であ る。

【符号の説明】

1~5、25…ネットワークアクセスサーバ

210…データ管理サーバ

211…データベース作成機能部

211A、211B…認証DB

2 1 2 …データベース転送機能部

213…インデックス転送機能部

220…認証サーバA 2 2 1 ···サーバAのDB

222、225、228、231…アドレス変換機能部

2 2 3 …認証サーバB

2 2 4 ··· サーバBのDB

226…認証サーバC

227…サーバCのDB 229…認証サーバD

230…サーバDのDB

240…インデックスサーバ

241…インデックスファイル

2 4 2 …要求受付機能部

243…サーバ検索機能部

2 4 4 …要求転送機能部 2 4 5 …異常応答機能部

[図4]

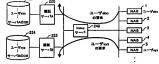
41	42	43
aaa	mzz zzz	認証サーバA 認証サーバB

[図9]

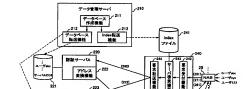
41	42	
-2,	-7,	r
	occi	認証サーバA
	mzz	記算サーバB
	SZZ	総数サーバC
11	222	総臣サーバD
taa	122	
L	1	認証サーバA



図1]



保証サーバB アドレス



【図2】

